Title: AN ELECTRONIC SIGNATURE CREATING APPARATUS Laid-open Publication Number: 3-26126 Date of Publication: February 4, 1991

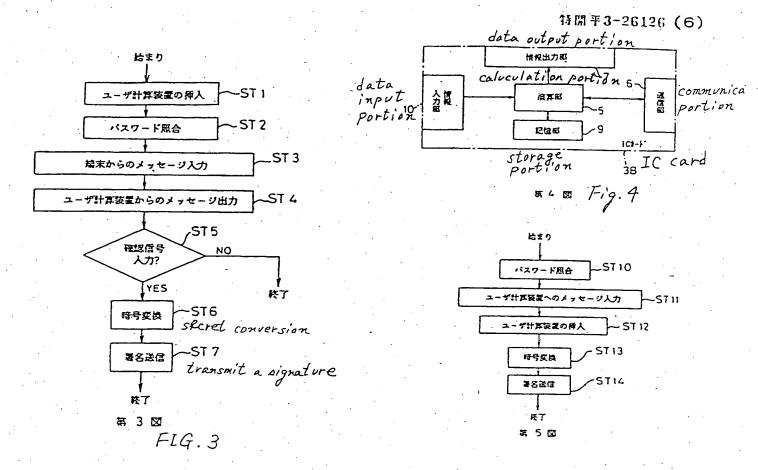
Applicant: TOSHIBA

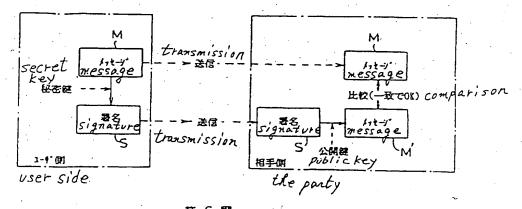
Summary: A digital signature S is created in an IC card 3 (Fig.2) or 3' (Fig.3) from a message M and a secret key, which is stored in the IC card.

The related description is shown as: "The calculation portion 5 performs a secret conversion on a message M using a secret key stored in the storage portion 9 in the independent or dependent calculation method to create a signature S (see step ST6 of Fig.3). Then, the calculation portion 5 provides the signature S obtained by the secret conversion process and the message M as the target of the signature to the external terminal 1 through a transmitter 6 and an IC card reader/writer 2, and transmits them to another terminal via a communication network or stores them into the external terminal 1 (see step ST7

Further, in an IC card 3b of Fig.4, an information input portion 10 may be included, therefore, the contents of the message M can be inputted using the information input portion 10.

The English translation of terms used in Figs.3, 4 and 6 is attached hereinafter.





6 BB Fig. 6

⑩日本国特許庁(JP)

10 特許出願公開

⑫公開特許公報(A) 平3-26126

Int. Cl. 3

識別記号

庁内整理番号

匈公開 平成3年(1991)2月4日

H 04 L 9/32 17/00 G 06 K G 09 C 1/00

V 6711-5B 7343 - 5B

6945-5K

H 04 L 9/00

審査請求 未請求 請求項の数 2 (全6頁)

会発明の名称 電子署名作成装置

> **犯特** 顧 平1-159767

平1(1989)6月23日 ②出 頭

⑫発 明 者 保 新

淳

神奈川県川崎市幸区小向東芝町1 株式会社東芝総合研究

所内

@発 明 客 Ш 村 信

神奈川県川崎市幸区小向東芝町1

株式会社東芝総合研究

所内

勿出 顋 株式会社東芝

神奈川県川崎市幸区堀川町72番地

倒代 理 弁理士 三好 秀和 外1名

眀

1. 発明の名称

電子署名作成装置

- 2. 特許請求の範囲
- (1) ネットワークに接続される熔末と、この端 末に接続されるユーザ側固有計算装置とを解えた 電子署名作成装置において、

前記ユーザ固有計算装置例に、

秘密鍵を格納する格納部と、

前記端末側から供拾されるメッセージの内容を ユーザ側に知らせる出力部と、

ユーザによって著名の許可、不許可の指示が人 力される署名可否人力部と、

この署名可否人力部から署名許可指示が入力さ れたとき前記格納部に格納されている秘密鍵を用 いて前記メッセージに対する署名を作成して前記 端末側に送る演算部と、

を設けたことを特徴とする電子署名作成装置。 (2) 前記ユーザ固有計算装置側に、メッセージ を人力するためのメッセージ人力部を有し、この

メッセージ入力部から入力されたメッセージを習 名対象とする請求項1記載の電子署名作成装置。 3. 発明の詳細な説明

(発明の目的)

(産業上の利用分野)

本発明は公開鍵暗号の署名機能を利用する情 叙通信システムに適用され、署名作成を安全に実 行する電子署名作成装置に関する。

(従来の技術)

情報通信システムにおいては、受信したメッ セージの作成者が誰なのか、メッセージが送信者 の作成したままで改ざんされていないのか、通信 相手は相手本人に間違いないかなどを認証するこ とが重要な要件となっている。

このような情報通信システムにおける認定機能 を実現する方法として、暗号技術、特に公開鍵暗 号を利用することが考えられている。

R S A (Rivest-Shamir-Adieman) 暗号に代表さ れる公開健暗号は、公開鍵と、秘密鍵とを使い分 けることが特徴である。

この場合、秘密鍵は各ユーザ毎に異なり、各ユーザが秘密に保持し、一方公開鍵 (これもユーザ)毎に異なる)はデータベースのような形で公開され、改ざんされないように安全に管理される。

そして、このような公開健暗号を利用した認证 法はデジタル署名という方法に集約される。

このデジタル署名では、第6図に示す如くメッセージMにユーザが秘密模で暗号変換を拖して署名。それらを相手側に送信する。そして、この相手側で公開鍵を使用して署名Sを逆変換してメッセージM を作成し、このメッセージ M とユーザ側から送信されたメッセージ M とユーザ側から送信されたよっセージが一致しているときユーザ側から送られたものであると判定する。

このデジタル署名の機能により、将来的には債 報通信システムにより電子取引や電子資金移動などのサービスが可能になるものと期待される。

しかしこのようなサービスが実現された場合、 ユーザのデジタル署名は今日の約束手形等の証明

. 密変換を実行することができる。

また、将来的には、秘密変換を高速で実現できる袋置が I C カード内に装備され、 I C カード単独で秘密変換を高速で実現できるようになるとも考えられる。

しかしながら、このように個人秘密鍵を I Cカード外部に漏らさずに高速に秘密変換を実行できると仮定しても次に述べるような増末側の不正行為が考えられる。

一般の署名作成手順に対応づけてこの手順を説明する。

まず、ユーザが端末のカードリーダに自分のICカードを挿入し、端末のカーボードから著名作成対象となるメッセージMを入力したり、電子的なファイルとして署名作成対象となるメッセージ Mを増末のフロッピーディスクドライバから入りしたとき、端末側が前記メッセージ Mとこカードに送ると、「CカードはメッセージM」に対する署名S、を作成する。

と同じ役割を担うため、署名の偽造、不正取得 (だまし取り)などの行為は厳に防止されなけれ ばならない。

このため、ユーザの秘密鍵は、ICカードのようなアクセス制御能力のある記憶媒体に指納されて発行されることが予想される。

しかし現在のところ、ICカードの計算能力はRSA暗号などの秘密変換(署名変換)を実現するには不十分であるため、外部端末であるワークステーションやパーソナルコンピュータの計算能力を借りることが実際的である。

ところが、秘密鍵の情報を外部端末に漏らすの は好ましくない。

このように、秘密腱の情報を外部端末によらさず、外部端末の計算能力を借りる方法として、最近、依頼計算なる方法が提案されている(電子情報通信学会技術研究報告 ISEC 88~9等)。

この方法によれば、ICカードから外部に秘密 鍵が漏れることを防止することができ、ICカー ド例で単独で変換処理を実行するよりも高速に秘

この場合、ユーザ側が著名したいメッセージM と異なるメッセージM に対して署名したことに なる。

即ち、ユーザとICカードとのインタフェースとして、境末が介在しているため、増末がユーザの意図しないメッセージM'に対する著名をだまし取ることができる。

(発明が解決しようとする課題)

以上述べてきたように、従来のICカードに 代表されるユーザ固有計算装置と端末を用いて翌 名作成を行なう場合には、端末による不正な署名 の取得が可能であるため、これを完全に防止する ことができるシステムの開発が強く望まれていた。

本発明は上記の事情に置み、端末による不正行為を完全に防止することができ、これによって翌名の安全性を大幅に高めることができる電子署名作成装置を提供することを目的としている。

〔発明の構成〕

(課題を解決するための手段)

上記の目的を達成するために本発明による電

(作用)

上記の構成において、端末側からユーザ固有 計算装置側にメッセージが出力されたとき、出力 部によってこのメッセージの内容をユーザ側に知 らせ、これに対応してユーザ側が署名可否人力 から署名許可指示を入力したとき演算部で 格納部に格納されている秘密膜が用いられて前記 メッセージに対する署名が作成されこの署名が前

次に、第3図に示すフローチャートを参照しな がらこの実施例の動作を説明する。

まず、署名動作に先立って、ユーザは I C カード 3 を I C カードリーダライタ 3 に挿入する (ステップ S T 1)。

この後、ユーザによって外部端末1のキーボードが操作されてパスワードが入力されると、外部端末1は1Cカードリーダライタ2、1Cカード3の通信部6を顧次介して前記パスワードを演算部5に供給し、このパスワードと、記憶部9に格

紀蟾末側に送られる。

(実施例)

第1図は本発明による電子署名作成装置の一 実施例を示すプロック図である。

この場合、 1 Cカード3 は第 2 図に示す如くユーザの秘密鍵やユーザのパスワード等が格納されている記憶部 9 と、この記憶部 9 に格納されている前記秘密鍵を用いて単独あるいは依頼計算という手法による外部端末 1 の計算能力を一部利用し

納されているパスワードとが一致しているかどう かをチェツクさせる (ステップST2)。

そして、これらが一致していなければ、演算部 5はパスワードエラーメッセージを作成してこれ を外部端末1例に送り、この外部端末1のCRT 上に"パスワードエラー"等のメッセージを表示 させる。

この後、所定回数以内で、正しいパスワードが 人力されれば、外部端末1はメッセージ受付可能 状態になる。

そして、演算部5はこのメッセージMを情報出力部7に供給してユーザにメッセージMの内容を提示する(ステップST4)。

ここで、この情報出力部7に表示されたメッセージMの内容を見たユーザがこのメッセージMに 署名をしても良いと判断して署名作成確認信号人力部8の確認キーを押せば(ステップST5)、 演算部5はこれを検知して記憶部9に格納されている秘密鍵を使用して単独計算手法あるいは依頼 計算手法でメッセージMに対する秘密変換を行ない署名Sを作成する(ステップST6)。

この後、演算部5はこの秘密変換処理によって 得られた署名Sと、署名の対象となったメッセー ジMとを通信部6、ICカードリーダライタ2を 順次介して外部端末1に供給し、これを情報通信 ネットワークを介して他端末に伝送させたり、外 部端末1に格納させたりする(ステップST7)。

また、上述したメッセージMのチェック処理において(ステップST5)、所定時間内にユーザが署名作成確認信号入力部8の確認キーを押さな

人力部8を操作して署名作成の許可、不許可を人力した後、ICカード3をICカードリーダライタ2に挿入して処理を続行させるようにしても良い。

また上述した実施例においては、著名許可キー、著名不許可キーを設けた I C カード 3 を使用するようにしているが、このような I C カード 3 に代えて、第 4 図に示すような I C カード 3 b を使用するようにしても良い。なおこの図において、第 2 図の各部と対応する部分には同じ符号が付してある。

この図に示す I Cカード 3 b が第 2 図に示す ものとことなる点は、著名作成確認信号入力部 8 に代えてキーボード等を有する情報入力部 1 0 を設け、この情報入力部 1 0 のキーボードを操作することによって著名許可、署名不許可の指令やメッセージ M の内容を入力し得るようにしたことである。

そしてこの場合、第5図のフローチャートで示 す手順で署名作成動作が行われる。 い場合や、署名作成不許可キーを押した場合には、 該算部5は秘密変換処理を中止して処理を終了する。

may and the many age to be to be to be to be a second of the second of t

このようにこの実施例においては、 I C カード 3 側に情報出力部 7 を設け、署名の対象となるメッセージ M を情報出力部 7 に表示させてユーザにメッセージ M の内容を確認させるようにしているので、外部増末 1 や他増末による不正行為を完全に防止することができ、これによって署名の安全性を大幅に高めることができる。

また上述した実施例においては、1 Cカード3
が1 Cカードリーダライタ 2 内に挿入されている
状態で、情報出力部 7 が I Cカードリーダライタ
2 から外に突出している場合を例にとって説明したが、1 Cカード 3 が I Cカードリーダライタ 2 内に挿入されている状態で、情報出力部 7 が I Cカードリーダライタ 2 から I で 記するとき、1 Cカードリーダライタ 2 から I Cカード 3 を取り出し、この後署名作成確認信号

まず、署名動作に先立って、ユーザはICカード3bをICカードリーダライタ2に挿入する (ステップST10)。

この後、ユーザによって外部端末1のキーボードが慢作されてパスワードが入力されると、外部端末1は1Cカードリーダライタ2、ICカード3の通信部6を順次介して前記パスワードを演算部5に供給しこのパスワードと、記憶部9に格納されているパスワードとが一致しているかどうかをチェックさせる(ステップST11)。

そして、これらが一致していなければ、 演算部5はパスワードエラーメッセージを作成してこれを外部端末1例に送り、この外部端末1のCRT上に"パスワードエラー"等のメッセージを表示させる。

この後、所定回数以内で、正しいパスワードが 人力されれば、外部端末1はメッセージ受付可能 状態になる。

ここで、ユーザが1Cカードリーダライタ2から1Cカード3日を取り出して情報人力部10に

特閒平3-26126 (5)

設けられたキーボードを操作し署名対象となるメッセージMを入力すれば、演算部5はこれを取り込むとともにこれを情報出力部7に供給してユーザにメッセージMの内容をユーザに提示する。

ここで、この情報出力部7に表示されたメッセージの内容を見たユーザがこのメッセージMに署名をしても良いと判断して情報入力部10のキーボードを操作して署名許可指令を入力すれば、演算部5はこれを検知して内部メモリ内の署名許可フラグをセットする(ステップST11)。

この後、ユーザがICカード3 b をICカードリーグライタ 2 に挿入すれば、演算部 5 は内部メモリ内の署名許可フラグがセットされているかどうかをチェツクし、これがセットされていれば、記憶部 9 に格納されている秘密鍵を使用して単独計算手法あるいは依頼計算手法でメッセージ M に対する 秘密変換を行ない署名 S を作成する (ステップ S T 1 3)。

この後、演算部5はこの秘密変換処理によって 得られた署名Sと、署名の対象となったメッセー

の動作例を示すフローチャート、第4図は本発明による電子署名作成装置の他の実施例で用いられる I Cカードの詳細なブロック図、第5図は第4図に示す I Cカードを用いたときの動作例を示すフローチャート、第6図はデジタル署名を説明するための模式図である。

- 1 … 端末 (外部端末)
- 2 … ICカードリーダライタ
- 3 … ユーザ 倒固有計算装置 (ICカード)
- 5 … 演算部
- 7 … 出力部(情報出力部)
- 8 … 署名可否人力部(署名作成確認信号入力部)
- 9 … 格納部 (記憶部)

代四人弁四士 三 好 秀 和

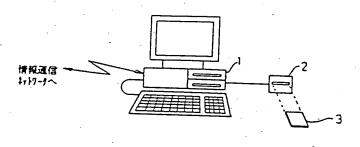
ジMとを通信部 6、 I C カードリーダライタ 2 を 順次介して外部端末 1 に供給し、これを情報通信 ネットワークを介して他端末に伝送させたり、外 部端末 1 に格納させたりする(ステップ S T 1 4)。

このようにこの実施例においては、ICカード
3 b上にキーボード等を有する情報入力部10を
扱け、この情報入力部10のキーボードを操作す
ることによって署名許可、署名不許可の指令やメ
ッセージMの内容を入力し得るようにしたので、
外部端末1や他の端末による不正行為を完全に防止することができる。

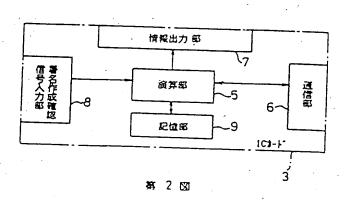
〔発明の効果〕

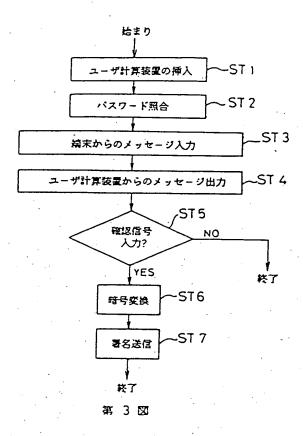
以上説明したように本発明によれば、端末による不正行為を完全に防止することができ、これによって署名の安全性を大幅に高めることができる。 4. 図面の簡単な説明

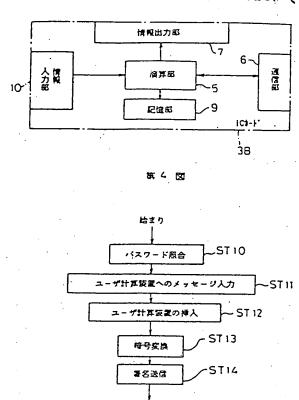
第1図は本発明による電子署名作成装置の一実 施例を示すブロック図、第2図は第1図に示す I Cカードの詳細なブロック図、第3図は同実施例



第1 図

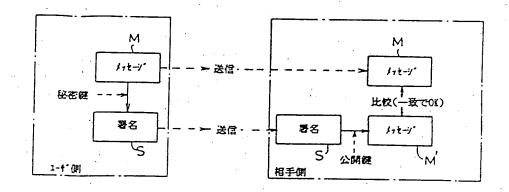






杯了

第 5 図



第6図